

UNITED STATES PATENT APPLICATION

FOR

METHOD AND SYSTEM FOR PROVIDING A SECURE
PEER-TO-PEER FILE DELIVERY NETWORK

Inventors:

Jörg Gregor Schleicher
Christopher Allin Kitze

Sawyer Law Group LLP
2465 E. Bayshore Road, Suite 406
Palo Alto, California 94303

100-310-1030-1001

METHOD AND SYSTEM FOR PROVIDING A SECURE PEER-TO-PEER FILE DELIVERY NETWORK

CROSS-REFERENCE TO RELATED APPLICATIONS

This application is related to U.S. Provisional Patent Application No. _____, entitled "Method And System For Generating Revenue In A Peer-To-Peer File Delivery Network" (2060P), filed on the same date as the present application.

5

FIELD OF THE INVENTION

The present invention relates to peer-to-peer networks, and more particularly to a method and system for providing a secure peer-to-peer file delivery network.

BACKGROUND OF THE INVENTION

The Internet may be viewed as containing distributed information and centralized information. The distributed information is located throughout the Internet and typically takes the form of domain name servers and IP addresses, for instance. The centralized information is content, such as web pages and files, which is stored on and served by central servers.

Gaining access to such centralized content, however, is becoming increasingly difficult due to growing Internet congestion, limited bandwidth, and increasing file sizes (especially for media rich content). Traditional Internet technologies for distributing content, such as e-mail, streaming media, and FTP, have proven inadequate. E-mail is inadequate because due to the number of email

messages and attachments passing through email servers, restrictions are placed on the sizes of emails that restricts what can be sent as attachments. E-mail also has security issues. PGP encryption is available for securing e-mails, but is not widely adopted.

5

Streaming media has the disadvantages of not working with all file types and is expensive because providers must purchase different software for the various streaming media standards. Streaming media also has not proven to be a reliable transfer method. And FTP file transfers also has disadvantages, which include being technically challenging to most users, and suffering from inefficient file transfers. There are other solutions for distributing content, but they are usually proprietary and do not scale well.

10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20

Another problem with distributing centralized content is cost. As file sizes increase, the distribution of content is becoming increasingly expensive for content providers due to metered pricing of used bandwidth. In metered pricing, a content provider's Internet-Service-Provider (ISP) monitors the output of the servers used to provide the content, and charges the content provider 95% of the peak usage even though the average output is much lower. Thus, the cost of distributing content from central servers is one reason why attempts have been made to decentralize content.

One way to decentralize content is through peer-to-peer networks. Peer-to-peer network computing is a more efficient means for distributing resources and content over the Internet. In a peer-to-peer network, all workstations and computers in the network may act as servers to all other users on the network. Some peer applications gain efficiencies by aggregating the distributed storage capacity of the computers across the network, such as Napster™ and Gnutella™, or aggregating the idle computing cycles of the computers, such as SETI@home™. Still others, such as instant messaging, take advantage of the direct network connections that peer devices can make to enhance communications.

10
Although peer networks are effective, current peer networks have disadvantages. One disadvantage is that a computer cannot serve a file unless that computer is logged into the network. Therefore, if the network includes a large number of home users who rarely turn on their computers, the number of files available for sharing on the network at any given time may be limited. Further, should the computer be logged-off during a file transfer to another computer, the receiving computer will not receive the entire file and the attempted file download will fail. There are other problems with conventional peer networks as well; such as users must manually initiate file transfers, and the networks have negligible security
20 features.

In addition, most P2P efforts today are focused on private networks due to copyright liability concerns. For example, Napster has been held liable for the

exchange of copyrighted information on its network. Companies are now trying to distance themselves from public networks, because there are currently no established standards between P2P network providers and the copyright holders.

This means that information shared on private P2P networks is not available for a broad anonymous mass, but for a self selected pair or group of people who consciously choose to do so. Instead of attempting to propose solutions to the enforcement of copyrights on public P2P networks, most companies are turning inward towards private P2P networks.

Accordingly, what is needed is a public peer network for securely and reliably delivering files. The network should be reliably and secure enough to support delivery of content on a fee and non-fee basis, the network should reduce transfer costs, and allow for the policing and enforcements of copyrights. The present invention addresses such needs.

SUMMARY OF THE INVENTION

The present invention provides a method and system for electronically delivering files over a public network. The network includes a plurality of computers including at least one server node and multiple client nodes. In a first aspect of the present invention, the method and system enable secure and reliable peer-to-peer file sharing between two client nodes. First, a digital fingerprint is generated and associated with a file in response to the file being selected for publication on a first client node. An entry for the file is then added to a searchable index of shared files

on the server node, and the fingerprint for the file is also stored on the server. In response to a second client selecting the file from the search list on the server node, the file is automatically transferred from the first client node directly to the second client node. The second client node then generates a new fingerprint for 5 the file and compares the new fingerprint with the fingerprint from the server node, thereby verifying the authenticity of the file and publisher.

In a second aspect of the present invention, the method and system enables 10 subscription-based decentralized file downloads to the client nodes. First, the client nodes are allowed to subscribe with the server node to periodically receive copies 15 of one of the files. To provide a current subscribing client node with the file, the geographically closest client node containing the file is located, and the file is transferred from the closest node directly to the current subscribing node, thereby efficiently utilizing bandwidth.

BRIEF DESCRIPTION OF THE DRAWINGS

Figures 1A and 1B are block diagrams illustrating a peer-to-peer (P2P) 20 network architecture.

Figures 2A-2D are flow charts illustrating the process for providing secure 25 and reliable file sharing in a peer-to-peer network.

Figure 3 is a block diagram illustrating a preferred embodiment of the client application desktop window.

DETAILED DESCRIPTION

The present invention relates to peer-to-peer networks, and more particularly to a method and system for providing a secure peer-to-peer file delivery network. The following description is presented to enable one of ordinary skill in the art to make and use the invention and is provided in the context of a patent application and its requirements. Various modifications to the preferred embodiment will be readily apparent to those skilled in the art and the generic principles herein may be applied to other embodiments. Thus, the present invention is not intended to be limited to the embodiment shown but is to be accorded the widest scope consistent with the principles and features described herein.

The present invention provides a secure e-delivery network for large files, both commercial and private. The network enables secure and reliable peer-to-peer file sharing between client nodes where users may share content using both 1-to-1 and 1-to-many file transfers without the need for going through a server. The method for transferring files is secure, works through firewalls, tolerates network outages, and enforces copyrights. The network also enables subscription-based decentralized file downloads to the client nodes, where users may schedule delivery of content over the network on a fee and non-fee basis.

Figures 1A and 1B are block diagrams illustrating a peer-to-peer (P2P) network architecture in accordance with one preferred embodiment of the present invention. The peer-to-peer network 10 includes a plurality of computers 18

interconnected over a public network, such as Internet, where some of the computers 18 are configured as server nodes 12, and other computers 18 are configured as client nodes 14. A client node 14 may represent a single computer or a proprietary network, such as AOL, or a cable network, for example, and in a preferred embodiment, the server nodes 14 are located worldwide.

30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
101
102
103
104
105
106
107
108
109
110
111
112
113
114
115
116
117
118
119
120
121
122
123
124
125
126
127
128
129
130
131
132
133
134
135
136
137
138
139
140
141
142
143
144
145
146
147
148
149
150
151
152
153
154
155
156
157
158
159
160
161
162
163
164
165
166
167
168
169
170
171
172
173
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
184
185
186
187
188
189
190
191
192
193
194
195
196
197
198
199
200
201
202
203
204
205
206
207
208
209
210
211
212
213
214
215
216
217
218
219
220
221
222
223
224
225
226
227
228
229
230
231
232
233
234
235
236
237
238
239
240
241
242
243
244
245
246
247
248
249
250
251
252
253
254
255
256
257
258
259
260
261
262
263
264
265
266
267
268
269
270
271
272
273
274
275
276
277
278
279
280
281
282
283
284
285
286
287
288
289
290
291
292
293
294
295
296
297
298
299
300
301
302
303
304
305
306
307
308
309
310
311
312
313
314
315
316
317
318
319
320
321
322
323
324
325
326
327
328
329
330
331
332
333
334
335
336
337
338
339
3310
3311
3312
3313
3314
3315
3316
3317
3318
3319
3320
3321
3322
3323
3324
3325
3326
3327
3328
3329
3330
3331
3332
3333
3334
3335
3336
3337
3338
3339
33310
33311
33312
33313
33314
33315
33316
33317
33318
33319
33320
33321
33322
33323
33324
33325
33326
33327
33328
33329
33330
33331
33332
33333
33334
33335
33336
33337
33338
33339
333310
333311
333312
333313
333314
333315
333316
333317
333318
333319
333320
333321
333322
333323
333324
333325
333326
333327
333328
333329
333330
333331
333332
333333
333334
333335
333336
333337
333338
333339
3333310
3333311
3333312
3333313
3333314
3333315
3333316
3333317
3333318
3333319
3333320
3333321
3333322
3333323
3333324
3333325
3333326
3333327
3333328
3333329
3333330
3333331
3333332
3333333
3333334
3333335
3333336
3333337
3333338
3333339
33333310
33333311
33333312
33333313
33333314
33333315
33333316
33333317
33333318
33333319
33333320
33333321
33333322
33333323
33333324
33333325
33333326
33333327
33333328
33333329
33333330
33333331
33333332
33333333
33333334
33333335
33333336
33333337
33333338
33333339
333333310
333333311
333333312
333333313
333333314
333333315
333333316
333333317
333333318
333333319
333333320
333333321
333333322
333333323
333333324
333333325
333333326
333333327
333333328
333333329
333333330
333333331
333333332
333333333
333333334
333333335
333333336
333333337
333333338
333333339
3333333310
3333333311
3333333312
3333333313
3333333314
3333333315
3333333316
3333333317
3333333318
3333333319
3333333320
3333333321
3333333322
3333333323
3333333324
3333333325
3333333326
3333333327
3333333328
3333333329
3333333330
3333333331
3333333332
3333333333
3333333334
3333333335
3333333336
3333333337
3333333338
3333333339
33333333310
33333333311
33333333312
33333333313
33333333314
33333333315
33333333316
33333333317
33333333318
33333333319
33333333320
33333333321
33333333322
33333333323
33333333324
33333333325
33333333326
33333333327
33333333328
33333333329
33333333330
33333333331
33333333332
33333333333
33333333334
33333333335
33333333336
33333333337
33333333338
33333333339
333333333310
333333333311
333333333312
333333333313
333333333314
333333333315
333333333316
333333333317
333333333318
333333333319
333333333320
333333333321
333333333322
333333333323
333333333324
333333333325
333333333326
333333333327
333333333328
333333333329
333333333330
333333333331
333333333332
333333333333
333333333334
333333333335
333333333336
333333333337
333333333338
333333333339
3333333333310
3333333333311
3333333333312
3333333333313
3333333333314
3333333333315
3333333333316
3333333333317
3333333333318
3333333333319
3333333333320
3333333333321
3333333333322
3333333333323
3333333333324
3333333333325
3333333333326
3333333333327
3333333333328
3333333333329
3333333333330
3333333333331
3333333333332
3333333333333
3333333333334
3333333333335
3333333333336
3333333333337
3333333333338
3333333333339
33333333333310
33333333333311
33333333333312
33333333333313
33333333333314
33333333333315
33333333333316
33333333333317
33333333333318
33333333333319
33333333333320
33333333333321
33333333333322
33333333333323
33333333333324
33333333333325
33333333333326
33333333333327
33333333333328
33333333333329
33333333333330
33333333333331
33333333333332
33333333333333
33333333333334
33333333333335
33333333333336
33333333333337
33333333333338
33333333333339
333333333333310
333333333333311
333333333333312
333333333333313
333333333333314
333333333333315
333333333333316
333333333333317
333333333333318
333333333333319
333333333333320
333333333333321
333333333333322
333333333333323
333333333333324
333333333333325
333333333333326
333333333333327
333333333333328
333333333333329
333333333333330
333333333333331
333333333333332
333333333333333
333333333333334
333333333333335
333333333333336
333333333333337
333333333333338
333333333333339
3333333333333310
3333333333333311
3333333333333312
3333333333333313
3333333333333314
3333333333333315
3333333333333316
3333333333333317
3333333333333318
3333333333333319
3333333333333320
3333333333333321
3333333333333322
3333333333333323
3333333333333324
3333333333333325
3333333333333326
3333333333333327
3333333333333328
3333333333333329
3333333333333330
3333333333333331
3333333333333332
3333333333333333
3333333333333334
3333333333333335
3333333333333336
3333333333333337
3333333333333338
3333333333333339
33333333333333310
33333333333333311
33333333333333312
33333333333333313
33333333333333314
33333333333333315
33333333333333316
33333333333333317
33333333333333318
33333333333333319
33333333333333320
33333333333333321
33333333333333322
33333333333333323
33333333333333324
33333333333333325
33333333333333326
33333333333333327
33333333333333328
33333333333333329
33333333333333330
33333333333333331
33333333333333332
33333333333333333
33333333333333334
33333333333333335
33333333333333336
33333333333333337
33333333333333338
33333333333333339
333333333333333310
333333333333333311
333333333333333312
333333333333333313
333333333333333314
333333333333333315
333333333333333316
333333333333333317
333333333333333318
333333333333333319
333333333333333320
333333333333333321
333333333333333322
333333333333333323
333333333333333324
333333333333333325
333333333333333326
333333333333333327
333333333333333328
333333333333333329
333333333333333330
333333333333333331
333333333333333332
333333333333333333
333333333333333334
333333333333333335
333333333333333336
333333333333333337
333333333333333338
333333333333333339
3333333333333333310
3333333333333333311
3333333333333333312
3333333333333333313
3333333333333333314
3333333333333333315
3333333333333333316
3333333333333333317
3333333333333333318
3333333333333333319
3333333333333333320
3333333333333333321
3333333333333333322
3333333333333333323
3333333333333333324
3333333333333333325
3333333333333333326
3333333333333333327
3333333333333333328
3333333333333333329
3333333333333333330
3333333333333333331
3333333333333333332
3333333333333333333
3333333333333333334
3333333333333333335
3333333333333333336
3333333333333333337
3333333333333333338
3333333333333333339
33333333333333333310
33333333333333333311
33333333333333333312
33333333333333333313
33333333333333333314
33333333333333333315
33333333333333333316
33333333333333333317
33333333333333333318
33333333333333333319
33333333333333333320
33333333333333333321
33333333333333333322
33333333333333333323
33333333333333333324
33333333333333333325
33333333333333333326
33333333333333333327
33333333333333333328
33333333333333333329
33333333333333333330
33333333333333333331
33333333333333333332
33333333333333333333
33333333333333333334
33333333333333333335
33333333333333333336
33333333333333333337
33333333333333333338
33333333333333333339
333333333333333333310
333333333333333333311
333333333333333333312
333333333333333333313
333333333333333333314
333333333333333333315
333333333333333333316
333333333333333333317
333333333333333333318
333333333333333333319
333333333333333333320
333333333333333333321
333333333333333333322
333333333333333333323
333333333333333333324
333333333333333333325
333333333333333333326
333333333333333333327
333333333333333333328
333333333333333333329
333333333333333333330
333333333333333333331
333333333333333333332
333333333333333333333
333333333333333333334
333333333333333333335
333333333333333333336
333333333333333333337
333333333333333333338
333333333333333333339
3333333333333333333310
3333333333333333333311
3333333333333333333312
3333333333333333333313
3333333333333333333314
3333333333333333333315
3333333333333333333316
3333333333333333333317
3333333333333333333318
3333333333333333333319
3333333333333333333320
3333333333333333333321
3333333333333333333322
3333333333333333333323
3333333333333333333324
3333333333333333333325
3333333333333333333326
3333333333333333333327
3333333333333333333328
3333333333333333333329
3333333333333333333330
3333333333333333333331
3333333333333333333332
3333333333333333333333
3333333333333333333334
3333333333333333333335
3333333333333333333336
3333333333333333333337
3333333333333333333338
3333333333333333333339
33333333333333333333310
33333333333333333333311
33333333333333333333312
33333333333333333333313
33333333333333333333314
33333333333333333333315
33333333333333333333316
33333333333333333333317
33333333333333333333318
33333333333333333333319
33333333333333333333320
33333333333333333333321
33333333333333333333322
33333333333333333333323
33333333333333333333324
33333333333333333333325
33333333333333333333326
33333333333333333333327
33333333333333333333328
33333333333333333333329
33333333333333333333330
33333333333333333333331
33333333333333333333332
33333333333333333333333
33333333333333333333334
33333333333333333333335
33333333333333333333336
33333333333333333333337
33333333333333333333338
33333333333333333333339
333333333333333333333310
333333333333333333333311
333333333333333333333312
333333333333333333333313
333333333333333333333314
333333333333333333333315
333333333333333333333316
333333333333333333333317
333333333333333333333318
333333333333333333333319
333333333333333333333320
333333333333333333333321
333333333333333333333322
333333333333333333333323
333333333333333333333324
333333333333333333333325
333333333333333333333326

In operation, the client application 22 allows the client node 14 to authenticate other client nodes 14 and to both receive content 20 and serve content 20.

According to the present invention, the server nodes facilitate the file sharing process by performing a combination of the following functions. A first function of the server nodes is to process search requests from the client nodes for files and to provide the results. A second function of the server nodes is to aid the client nodes in authenticating other client nodes and file transfers during direct client-node transfers. A third function is content delivery, which includes a) providing subscription-based decentralized file downloads that allow the client nodes to subscribe and automatically receive periodically updated files (push technology), and b) storing files when a client node publishes a file for subsequent delivery to a requester by the server when the publishing node is off-line. A fourth function of the server nodes (and the client nodes) is to serve as proxies to the extranets so that the client nodes inside the extranets can be part of the peer-to-peer network through the extranet firewalls.

As shown in Figure 1B, in a preferred embodiment of the present invention, each server node 12 includes several databases for implementing the functions described above. The server node 12 includes a query database 24, a location database 26, a fingerprint database 28, a certificate database 30, and a user database 32. The query and a location databases 24 and 26 store the names and locations of the files shared on the network, respectively. The fingerprint database

28 stores fingerprint information that has been generated for each file for determining the authenticity of the files. The certificate database 30 contains certificate information to certify and verify the authenticity of all users of the file network 10. And the user database 32 includes account information for the users of
5 the client nodes 14.

Figures 2A-2D are flow charts illustrating the process for providing secure and reliable file sharing in a peer-to-peer network in accordance with a preferred embodiment of the present invention. The process begins by allowing a user to become a member of the network 10 by downloading and installing a copy of the P2P client application 22 on the user's computer in step 100. In a preferred embodiment, the P2P client application 22 is downloaded from one of the server nodes 12, although the P2P client application 22 may be obtained from other sources.

10 Next, the server node 12 receives registration information entered by the user in step 102, which can include demographic information, billing information, and e-mail address. In response, the server node 12 generates account information for the user, including a digital certificate that includes a public key 36 and a private key 38 in step 104. The user's account information, such as the user ID 39, is stored in the user database 32, and the user's public key 36 and private key 38 are stored in the certificate database 30 in step 106. When registration is complete, the
20 user is notified and may then execute the P2P client application 22 in step 107.

When the client node 12 invokes the client application 22, a client application desktop window is displayed on the computer 18.

Referring now to Figure 3, a block diagram is shown illustrating a preferred embodiment of the client application desktop window. The client application desktop window 50 may include a row of command buttons 52, and an area 54 for displaying folders and icons. The user logs in and out of the network 10 via command buttons 52a and 52b, and may search for files on the network via the search button 52c. An inbox folder 56 contains files and notifications that are received from the network 10, and a shared folder 58 contains files that the user wishes to publish over the network 10 for access by other client nodes 14. User icons 60 represent individual users and groups of users to which the user wants to exchange files with on a peer-to-peer basis.

Referring to both Figures 2A, 2C-2D and 3, the P2P client application 22 allows the user to perform four primary functions: publish and share files over the network in step 108, receive files over the network in step 130, search for files to download in step 134, and subscribe to content over the network in step 140.

The user may publish files over the network 10 in step 108 either publicly or privately. In accordance with the present invention, secure file transfers are enabled by creating a fingerprint for each file when the file is published via steps 109-112. Referring to both Figures 1B and 2A, first, the P2P client application 22

generates a bitstream ID 34 for the file in step 109. In a preferred embodiment, the bitstream ID 34 is generated by calculating binary values in data blocks of the file itself. The P2P client application 22 then uses the private key 38 to generate a digital signature 40 for the file in step 110. In an alternative embodiment, the private key 38 may also be used to encrypt the bitstream ID. Together, the bitstream ID 34, the file information, and the digital signature 40 form the fingerprint for the file. The fingerprint ensures that the file is transmitted in its original state (data integrity) by the identified user/publisher.

10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20

After the fingerprint is generated, the fingerprint is uploaded to the server node 12 in step 111. The file information is stored in the query and location databases 24 and 26, and the bitstream ID 34 and digital signature 40 are stored in the fingerprint database 28 under an entry for the file in step 112. Preferably, the name of the file is stored in the query database 22, while attributes of the file, such as the identity of the user/publisher and the publishing node, the file size, the bit rate of the file, and so on, are stored in the location database 26. After the file fingerprint has been uploaded, the file is ready for transmission over the network 10.

If the user places the file into the shared folder 58 in step 114, then the file is made publicly available on the network for searching by other client nodes 14 by adding the file to a searchable index of shared files on the server node in step 116.

The file is also made publicly available on the network for downloading by other client nodes 14 in step 118 by transferring a copy of the file from the publishing node to the server node 12. Should the publishing node be off-line when another node requests the file, the file may then be served by the server node 12, 5 further enhancing the reliability of the network 10.

If the user places the file onto one of the user icons 60 in step 120, then the file is privately sent by direct file transfer and also copied to the server node for off-line delivery in step 122. If the receiving client node(s) are logged into the server node and there are no firewalls nodes in step 124, then a peer-to-peer connection is 10 established between the two nodes and the file is sent directly to the receiving node without first going through the server node.

If the receiving client node(s) are not logged into the network, then the file 15 may be temporarily stored on the server node and delivered by the server node when receiving client node 14 logs-in in step 126.

If a firewall separates the publishing client node 14 from the receiving client node, then the server node 12 acts as a proxy for the receiving client node 14 and 20 the file is sent through the server node 12 in step 128. In a preferred embodiment, any node in the network may serve as a proxy for a firewall-protected node, as described in U.S. patent application serial no. _____, entitled "Method And

System For Facilitating File Access From Firewall-Protected Client Nodes In A Peer-To-Peer Network, filed on 1/31/01, and hereby incorporated by reference.

5 A file is received by a client node 14 in step 130 when the file is deposited in the inbox 56, or after a user has requested a download after a successful search in step 134. The client application 22 begins the authentication process by retrieving the fingerprint associated with the file and the user's public key from the server node 12 in step 131. Alternatively, the public key may be retrieved from the sender.

10 The public key is used to decrypt the digital signature 40 in the fingerprint, and a new bitstream ID is generated and compared with the bitstream ID 34 in the fingerprint in step 132. If the digital signature is successfully decrypted and the two bitstream ID's match, then the file is authenticated in step 133. In the embodiment where the bitstream ID is encrypted, the encrypted bitstream ID in the fingerprint must be decrypted with the public key before the comparison.

15 Fingerprinting files as described herein allows the receiving node to determine the authenticity of both the file and the publisher. Thus, the network of the present invention provides a solution to the current copyright infringement problem occurring in public networks, especially in the music business, by keeping 20 track of what files are published and by whom, which facilitates tracking down infringing users. In an alternative embodiment, another level of security may be added to the fingerprint authentication by encrypting the file with the user's private

key upon publication. When the file is received and authenticated, the user's public key may be used to decrypt the file.

5 The user may also search for files published on the network by others in step 134 by clicking on the search button 52c and entering search terms. In response, the server node searches for a match for the search terms in the query database in step 136.

10 In conventional networks, the combination of a file name and the file data are unique. That is, even though data for different files may be the same, each of the files may have different file names. Therefore, a particular set of search terms entered by the user may result in the return of many different files, all with slightly different names. In the present invention, file names are separated from the file data. In response to search terms entered by the user, the query database 24 has the ability to associate various file names identifying the same file with one actual file, such that the redundancy in search results is decreased or eliminated.

15 In a further aspect of the present invention, instead of just displaying a list of matching file names, the server examines the entries for the files in the location database 26, presorts the matches based on the files that are located closest to the requesting client node, and returns the results in step 137. The criteria for determining the closest client nodes include geographic location, bandwidth speed, and current network traffic. In a preferred embodiment, the server node 12 may

return a list of the highest-ranking files to the client node, but only displays the highest-ranking file name to the user, rather than a list of redundant files. The user may then click on the file returned as the search result to have the file downloaded in step 138.

5

In conventional peer networks, if the file is downloaded from one node to another, and the first node logs-off during the transfer, then file delivery will fail. The present invention further ensures reliable delivery using multiple and partial file transfers. To download a file, the client node downloads different portions of the file from different thus nodes (e.g., downloading 1/3 of the file from three different nodes), and then reassembles the file upon receipt in step 139. If one node goes off-line, an alternate will be selected.

20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40

In accordance with a further aspect of the present invention, the e-delivery network 10 also provides subscription-based decentralized file downloads to the client nodes, in which a user subscribes to content 20 on the network 10 through the P2P client application 22 in step 140. The content 20 is received from content owners and authors who contract with the network 10 to deliver the content 20 to users in step 142. Examples of content owners and authors include movie studios, software publisher, game publishers, and record labels. In a preferred embodiment, the content owners are charged for delivery based on a priority of delivery they select and the quantity of files delivered.

In a preferred embodiment, the client application window 50 displays a "channels" folder (not shown) containing a list of channels representing various types of content available in step 144. Examples of channels include video channels, news channels, and software updates that are frequently updated and/or subject to new versions. The user may then select files or channels to which to subscribe to receive copies of the files in step 146. The files may include any combination of audio, video, text and graphics. Through the subscription feature of the present invention, users are provided with the ability to select future versions of content.

When updates to the selected files are available, the files are made available for delivery to the subscribing client node in step 148. In one preferred embodiment, the client node contacts the server node for a list of available files at predetermined time intervals, and then makes a download request for the files. In an alternative preferred embodiment, the server node automatically initiates the download.

According to the present invention, to deliver a particular file to a subscribing client node, the server node locates the closest client node containing the file, and the file is transferred directly from that client to the subscribing client node in step 150. As described above, the closest client node is determined using factors including geographic location, bandwidth speed, and current network traffic. Once

the file has been downloaded to the subscribing client node, the file may then be hosted from that client node for other subscribing client nodes.

By serving copy of the files peer-to-peer, rather than from the server node, the present invention efficiently utilizes unused bandwidth of the client nodes. Thus, the present invention utilizes push technology to even out bandwidth distribution by transferring files during off-peak hours to take advantage of idle bandwidth of the client nodes. For a worldwide network, this means that at some point during the day, there is always idle network bandwidth available for delivering subscription files. Consequently, the present invention greatly reduces bandwidth cost for the network 10 since the files are served directly from client-to-client on a request basis, rather from the server node to all of the client nodes. These principles may also be employed when files are pushed from the server nodes 12.

The e-delivery network of the present invention also allows for the enforcements of copyrights on request. When a third party notifies the network 10 that a particular file is copyrighted and is being copied without permission on network, all references to the file are deleted from the query, location, fingerprint, and certificate databases. Without these references, the file will no longer be available for sharing on the network 10. In addition, original publishers of copyright infringing content can be tracked.

A method and system for providing a secure peer-to-peer file delivery network has been disclosed. Although the present invention has been described in accordance with the embodiments shown, one of ordinary skill in the art will readily recognize that there could be variations to the embodiments and those variations would be within the spirit and scope of the present invention. Accordingly, many modifications may be made by one of ordinary skill in the art without departing from the spirit and scope of the appended claims.